PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-018234

(43)Date of publication of application: 17.01.2003

(51)Int.CI.

H04L 29/06 H04Q 7/38

(21)Application number: 2001-204153

(71)Applicant: HITACHI KOKUSAI ELECTRIC INC

(22)Date of filing:

05.07.2001

WAKAI HIROTAKE (72)Inventor:

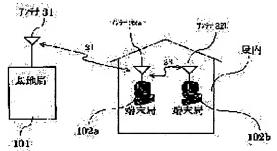
NAKABAYASHI SUMIE

(54) RADIO SYSTEM

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a radio system which constitutes a system which doesn't load on the infrastructure with respect to interterminal communication in the same building or the like and is constituted of minimum hardware.

SOLUTION: A communication mode can be set for each of MAC addresses of terminal or base stations as communication destinations in one hardware of terminal stations, so that the system can be constituted of minimum hardware and a terminal station can communicate with another terminal station even in the middle of communication to the base station.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-18234 (P2003-18234A)

(43)公開日 平成15年1月17日(2003.1.17)

(51) Int.Cl.7	識別記号	F I	テーマコード(参考)
H04L 29/06		H 0 4 L 13/00	305C 5K034
H 0 4 Q 7/38	,	H04B 7/26	109C 5K067
			1 0 9 4

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 8 頁)

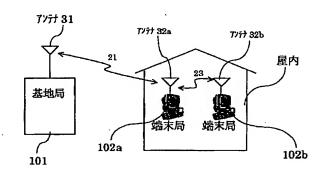
(21)出願番号	特願2001-204153(P2001-204153)	(71)出顧人	000001122
			00001122
			株式会社日立国際電気
(22)出顧日	平成13年7月5日(2001.7.5)		東京都中野区東中野三丁目14番20号
		(72)発明者	岩井 洋丈
			東京都小平市御幸町32番地 株式会社日立
			国際電気小金井工場内
		(72)発明者	中林 澄江
			東京都小平市御幸町32番地 株式会社日立
			国際電気小金井工場内
		Fターム(参	考) 5K034 AA11 DD02 EE03 FF13 HH63
			5K067 AA42 BB21 CC14 DD17 DD24
			EE02 FE10 FE22 FF25 HH23

(54) 【発明の名称】 無線システム

(57)【要約】

【課題】端末局同士が非常に近距離にあり、インフラストラクチャを使用する必要がない場合でも、必ず基地局を経由した通信をしなくてはならず、通信時間がかかると共に、インフラストラクチャを無駄に使用してしまうという欠点がある。また、通常、端末局において基地局との通信を行っていて、同時に別の端末局と端末局間同士で通信を行う際には、基地局との通信用ドライバ、NIC、他の端末局との通信用ドライバ、NIC、他の端末局との通信用ドライバ、NIC、他の端末局との通信用ドライバ、NICの2つのソフト/ハードウェアが必要になる。

【解決手段】端末局の1つのハードウェアにおいて、通信する端末または基地局の MAC アドレスどとに通信モードを設定可能とすることにより、最小限のハードウェアでシステムを構成することができ、さらに基地局と端末局が通信中であっても、別の端末局間同士で通信を行うことができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 信号を送受信する基地局と、該基地局と 該信号を送受信する複数の端末局を具備した無線システ ムにおいて、

前記複数の端末局は、通信する相手の前記複数の端末局または前記基地局の MAC アドレスごとに通信モードを設定するための通信モード設定メモリを具備し、通信する相手ごとに異なる通信モードで通信を行うことを特徴とする無線システム。

【請求項2】 請求項1記載の無線システムの前記端末 10 局は、前記基地局及び前記複数の端末局に信号を送信す る場合に、

宛先アドレスとして、全ての端末局及び基地局を指定して、電波の届く全ての端末局及び基地局に信号を送信し、送信した該信号に対する応答信号に基づいて、該応答信号の送信元アドレスを、前記通信モード設定メモリに登録することを特徴とする無線システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数の無線端末間 20 でユーザ情報もしくは制御情報を含んだパケットを転送 する無線通信システムに関するものである。

[0002]

【従来の技術】図3と図4を用いて従来の技術を説明する。図3と図4は、それぞれ、従来の基地局と端末局間での無線アクセス回線を使った通信システムを簡単に説明するための図である。まず図3では、基地局 1 と端末局 2a がそれぞれのアンテナ 31 とアンテナ32a を介し無線アクセス回線 21 を用いてインフラストラクチャモードで通信を行なうか、または、基地局 1 と端末局2b がそれぞれアンテナ 31 とアンテナ32b を介し無線アクセス回線22 を用いてインフラストラクチャモードで通信を行なう。ことでインフラストラクチャモードとは基地局1を経由した通信を示している(以下、インフラモードと称する)。

【0003】例えば、端末局 2b が基地局 1 と通信したい場合には、基地局 1 にアンテナ32b を介し通信要求を行い、無線アクセス回線が空いていることを確かめた上で無線アクセス回線 22 を用いてインフラモードで通信を行う。図3の例では、基地局と通信する端末局毎 40 に異なる周波数の無線アクセス回線が必要である。しかし、図3に示すように、端末局 2a と端末局 2b とが同一屋内にあるような場合などでもこのような方法で通信をしていたのでは、無線アクセス回線 21 と22の2つの周波数を無駄に使ってしまうことになる。即ち、もし基地局 1 が、図3に図示していない他の端末局と通信する場合には、別の無線アクセス回線(周波数)が必要となるが、既に、端末局 2a と端末局 2b とが2つの周波数を使用しているため、1つ分不足する可能性がある。【0004】また、図4では、基地局 1 と端末局 2a′50

が、それぞれのアンテナ 31 とアンテナ 32a-1 を介し 無線アクセス回線 21 を用いてインフラモードで通信を 行ない、基地局 1 と端末局 2b が通信する場合には、 同一屋内において、端末局 2a' と端末局 2b が端末局 間通信をそれぞれアンテナ 32a-2 、アンテナ 32b を介 して、無線アクセス回線 23 を用い通信を行う。との図 4の例の場合には、端末局 2a' は、基地局 1 との通信 用ハードウェアとそのハードウェアを動作させるドライ バ、及び、端末局 2b との通信用ハードウェアとそのハ ードウェアを動作させるドライバの2種類のハードウェ アとドライバ (ソフトウェア) を用意する必要がある。 【0005】上記の例を図5と図6を用いて説明する。 図5は、従来の端末局の通信用ハードウェア及びソフト ウェアの構成を示す図である。従来の通信では、アプリ ケーションプログラム 51、ネットワークプロトコル 5 2、OS (Operating System) 53 、ドライバ 54 のツフ トウェア、及び、ドライバ 54 により動作する Network Interface Card (以下、NIC と称する) 55 と呼ばれ るハードウェアで構成される。図3の例のように、端末 局 2a と端末局 2b がそれぞれ、基地局間通信を行なう 場合には、端末局 2a も端末局 2b も、図5に示すよう な1つのドライバ 54と、ドライバ 54 により動作する 1つの NIC 55 での構成で十分である。しかし、図4の 例のように、端末局 2a' において、基地局間通信と端 末局間通信をしようとした場合には、端末局 2a' は、 図6に示すような2つのドライバ 54-1 と 54-2、及び ドライバ54-1 と 54-2 によりそれぞれ動作する2つのN IC 55-1 と 55-2 が必要になる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】複数の端末局が、同一 の屋内に設置されているなど、非常に近距離にあり、イ ンフラストラクチャを使用する必要がない場合でも、必 ず基地局を経由した通信をしなくてはならず、通信開始 までに時間がかかると共に、インフラストラクチャを無 駄に使用してしまうという欠点がある。また、1つの端 末局が、通常に、基地局との通信を行っていて、同時に 別の端末局と端末局間同士で通信を行う際には、その端 末局は、基地局との通信用ドライバ、NIC 、端末局との 通信用ドライバ、NIC の2つのソフトウェアと2つのハ ードウェアが必要であり、コストが高くなる欠点があ る。本発明の目的は、上記のような欠点を除去し、同一 屋内などでの端末間通信において、インフラストラクチ ャに負担をかけないようなシステムを構成し、また、最 小限のハードウェアでシステムを構成することができる 無線システムを提供することにある。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明の無線システムは、所定の信号を送受信する基地局と、との基地局からの信号を送受信する複数の端末局を具備した無線システ 50 ムの端末局において、通信する端末局または基地局の M 10

AC アドレス毎に通信モードを設定するメモリを具備することにより、通信相手毎に、MAC アドレスに対応するメモリを参照して、参照した通信モードで通信を行うことを可能とするものである。

【0008】また本発明の無線システムのメモリは、端末局から基地局および周辺の端末局に信号を送信する際、宛先アドレスとしてブロードキャストアドレスを指定し、報知信号として端末局から電波の届く全ての端末に対し信号を送信し、送信した報知信号に対する受信信号の送信元アドレスを登録しておくメモリである。

【0009】即ち、本発明の無線システムは、信号を送受信する基地局と、基地局と信号を送受信する複数の端末局を具備した無線システムにおいて、複数の端末局は、通信する相手の複数の端末局または基地局の MAC アドレスごとに通信モードを設定するための通信モード設定メモリを具備し、通信する相手ごとに異なる通信モードで通信を行うものである。

【0010】更に、本発明の無線システムの端末局は、基地局及び複数の他の端末局に信号を送信する場合に、宛先アドレスとして、全ての端末局及び基地局を指定し 20 て、電波の届く全ての端末局及び基地局に信号を送信し、送信した信号に対する応答信号に基づいて、応答信号の送信元アドレスを、通信モード設定メモリに登録するものである。

[0011]

【発明の実施の形態】図1は、本発明の無線システムの一実施例の構成を示す図である。基地局 101 と端末局 102a がそれぞれアンテナ 31 とアンテナ 32a を介して、無線アクセス回線 21 を用いてインフラモードで通信を行っている。また、同一屋内に存在する端末局 102 30 a と端末局 102b は、それぞれアンテナ32a、アンテナ32b を介して無線回線 23 を用いアドホックモードで通信を行っている。ここでアドホックモードとは、端末局間同士の通信を示している。

【0012】図7は、本発明の端末局の通信用ハードウェアおよびソフトウェアの構成の一実施例を示す図である。図7の実施例の通信では、アプリケーションプログラム71、ネットワークプロトコル 72、OS(Operating System) 73、ドライバ74のソフトウェア、及び、ドライバ74により動作する NIC 75で構成される。また、ドライバ74には、端末局の通信モード設定メモリ(図示しない)を設けている。図7と図1において、端末局 102aのドライバ74は、受信した情報(受信信号)と通信モード設定メモリを参照し、インフラモードでの通信要求か、アドホックモードでの通信要求かを判断する。

【0013】通信モード設定メモリの詳細を図2に示す。図2は、本発明の端末局の通信モード設定メモリの一実施例のデータ内容を示す図である。図2において、複数の端末局や基地局に固有の MAC アドレス毎に、To

DS フィールドのデータ内容が格納される To DS フィールド欄と、From DS フィールドのデータ内容が格納される From DS フィールド側がある。更に、To DS フィールドと From DS フィールドに相当するデータが、共に"0"である場合にはアドホックモード、少なくとも1つが"1"である場合にはインフラモードというように、MAC アドレス毎に通信モードの設定が登録(格納)される。

【0014】 この To DS フィールドと From DS フィールドについての詳細な説明を図11~図13に示す。図11は、本実施例の通信に使用する信号の構成の一例を示す図で、IEEE 802.11の一般的な MAC フレームフォーマットを示す。図11において、上部の数字は、各構成フィールドの長さを示し、単位はオクテットである。ここで、Frame Control フィールドについては、図12に詳細の構成を示す。また、Duration / ID フィールドはフレーム種別等を示す。更に、Address 1~4フィールドは、宛先 MAC アドレス、送信元 MAC アドレス等を示し、Sequence Control フィールドは、順序制御情報を示す。

【0015】図12は、Frame Control フィールドの各構成を示す図である。図12において、上部の数字は、各構成フィールドの長さを示し、単位はビットである。図12に示すように、Frame Control フィールドは、Protocol Version フィールド、フレームの形式(Control、Data、Management)を識別するための情報を示す Type フィールドと Subtype フィールド、基地局へ送信する場合は"1"で、それ以外の時には"0"を示す To DS フィールド、基地局から受信する場合は"1"で、それ以外の時には"0"を示す From DS フィールド、及び、More Fragments Field フィールド、Retry フィールド、Power Management(PwrMgt)フィールド、More Data フィールド、WEP フィールド、並びに、Orderフィールドというサブフィールドで構成されて

【0016】図13は、図12中の To DS フィールドと From DS フィールドのデータの詳細な構成を示す図である。ととで、DA は、Destination Address (宛先アドレス)、SA は、Source Address (送信元アドレス)、BSSID は、Basic Service SetIdentification、RA は、Receiver Address、TA は、Transmitter Address、N/A は、Not Applicable である。図13は、To DSフィールドと From DS フィールドのデータの内容、即ち、"0"か"1"の組合せ(1 bit)に対する、Address 1 ~ Address 4 に書込まれるデータの種類を示している。

【0017】図2に示す通信設定メモリにおいて、MAC アドレス 1~4, ……内に格納されるデータは、そ れぞれの端末局及び基地局についてシステム構築時に予 50 め定める固有の識別番号である。図2において、To DS 10

6

フィールド欄が" 0 "で、From DS フィールド欄が"0 の場合は、アドホックモードで通信を行う。また、T o DS フィールド欄、From DS フィールド欄の少なくと も1つが"1"の場合は、インフラモードで通信を行 う。例えば、図2の MAC アドレス 1 で定まる通信相手 とは、To DS フィールド欄が" 1"、From DS フィー ルド欄が"0"であるから、インフラモードの通信と なる。また例えば、MAC アドレス 2 の通信相手とは、T o DS フィールド欄が" O "、From DS フィールド欄が "0"であるから、アドホックモードの通信である。 更に、MAC アドレス 3, MAC アドレス 4, ·····に は、まだ、固有の識別番号が登録されていない。また、 図2では、MAC アドレスの数が 1~ 4 までで、他の通 信相手のアドレスを省略している。しかし、図示されて いないが、この通信設定メモリには、構築したシステム の全ての相手局について設定できるデータ構造となって いる。

【0018】図8と図9は、本発明の一実施例のドライ バの送受信の際の詳細な処理手順を説明するためのフロ ーチャートである。図8は送信時、図9は受信時の場合 である。まず、端末局 101 がデータを受信した際の説 明を図9によって説明する。データ受信ステップ 901 では、NIC 75 を介して受信信号からのデータを取得す る。参照ステップ 902 では、まず、NIC 75 より取得し たデータを元に、送信元のMAC アドレスが通信モード設 定メモリに登録(格納)されているか否かを判定する。 通信モード設定メモリに登録されていない場合には、DS フィールド判定ステップ 903 に進む。すでに登録され ている場合には、更に、通信モード設定メモリの該当す る MACアドレスを参照して、インフラモードでの通信要 求かアドホックモードでの通信要求かを確認し、インフ ラモードでの通信要求である場合には、インフラモード 通信処理ステップ 907 に分岐し、アドホックモードで の通信要求の場合には、アドホックモード通信処理ステ ップ 906 に分岐する。

【0019】DS フィールド判定ステップ 903 では、受信信号(受信データ)の Frame Control フィールド の To DS フィールドと From DS フィールドのデータが、共に "0"であるか否かを判定する。From DS フィールドが "1"である場合には、受信信号が基地局からのデータ(送信元が基地局である)と判るので、図13 に示す From DS フィールドとTo DS フィールドの組合せを参照にして、該当する SA (Source Address)の MAC アドレス(例えば、From DS フィールドが "1"で、To DS フィールドが "0"である場合には、図13の Address3に SA のデータがある)を図2の通信モード設定メモリに、インフラモードとして追加(例えば、図2の MAC アドレス 3の To DS フィールド欄に "0"、From DS フィールド欄に "1"、通信モード欄に "インフラモード"を意味するデータを格納する)

し、インフラモード通信処理ステップ 907 に分岐す る。また、From DS フィールドとTo DS フィールドが、 共に"0"である場合には、受信した信号が他の端末 局からのデータであるとわかるので、図13に示すFrom DS フィールドとTo DS フィールドの組合せが両方とも " 0 "である場合の SA (Address 2 のデータ) の MA C アドレスを通信モード設定メモリにアドホックモード として追加(例えば、図2の MAC アドレス 4の To DS フィールド欄に" 0"、From DS フィールド欄に" 0 、通信モード欄に"アドホックモード"を意味する データを格納する) し、アドホックモード通信処理ステ ップ906 に分岐する。インフラモード通信処理ステップ 907 では、インフラモード通信処理を行い、図7に示 す NIC 75 へ情報 (データ) を渡す。アドホックモード 通信処理ステップ 906 では、アドホック通信処理を行 い、図7に示す NIC 75 へ情報 (データ) を渡す。 【0020】次に端末局 101 からデータを送信する場 合の例について図8によって説明する。データ受信ステ ップ 801 では、図7に示すドライバ 74 が OS 73 から 送信データ(送信信号)を受取る。参照ステップ 802 では、OS 73 より取得したデータを元に、送信先(宛 先)の MAC アドレスが通信モード設定メモリに登録 (格納) されているか否かを判定する。 通信モード設定 メモリに登録されていない場合には、DS フィールド判 定ステップ 803 に進む。すでに登録されている場合に は、更に、通信モード設定メモリの該当する MACアドレ スを参照して、インフラモードでの通信要求かアドホッ クモードでの通信要求かを確認し、インフラモードでの 通信要求である場合には、インフラモード通信処理ステ ップ 807 に分岐し、アドホックモードでの通信要求の 場合には、アドホックモード通信処理ステップ 806 に 分岐する。

【0021】DS フィールド判定ステップ 803 では、送 信信号 (送信データ) の Frame Control フィールドの To DS フィールドフィールドと From DS フィールドフ ィールドのデータが、共に"0"であるか否かを判定 する。To DS フィールドのデータが"1"である場合 には、送信信号が基地局へ送る (宛先が基地局である) データと判るので、図13に示す From DS フィールド 40 とTo DS フィールドの組合せを参照にして、DA (Desti nation Address) のMAC アドレス (例えば、 From DS フィールドが"0"で、To DS フィールドが"1"で ある場合には、図13の Address 1 に DA のデータが ある)を図2の通信モード設定メモリに、インフラモー ドとして追加 (例えば、図2の MAC アドレス 5 の To DS フィールド欄に" 1 "、From DS フィールド欄に " 0 "、通信モード欄に"インフラモード"を意味す るデータを格納する) し、インフラモード通信処理ステ ップ 807 に分岐する。また、From DS フィールドとTo 50 DS フィールドが、共に 0 である場合には、送信するデ

ータが他の端末局へ送るデータであるとわかるので、図 13に示す From DS フィールドとTo DS フィールドの 組合せが両方とも" 0 "である場合のDA (Address 2 のデータ)の MAC アドレスを通信モード設定メモリに アドホックモードとして追加(例えば、図2の MAC ア ドレス 6 の To DS フィールド欄に " 0 "、From DS フィールド欄に"0"、通信モード欄に"アドホック モード"を意味するデータを格納する)し、アドホック モード通信処理ステップ 806 に分岐する。インフラモ ード通信処理ステップ 807 では、インフラモード通信 処理を行い、図7に示す OS 73 へ情報(データ)を渡 す。アドホックモード通信処理ステップ 806 では、ア ドホック通信処理を行い、図7 に示す OS 73 へ情報 (データ)を渡す。図14に、上記図9と図8の実施例 の説明に伴って、図2の通信モード設定メモリに新しく 登録された場合の例を挙げた。

【0022】図10によって、本発明の一実施例のイン フラ/アドホック通信の制御について説明する。図10 は、本発明によるインフラ/アドホック制御の一例を示 す図である。図10において、基地局 101 は定期的に Beacon 信号等の所定の信号を報知(送信)している。 次に、端末局 102a において、Probe Request 信号を送 信する。との例の場合、送信元は端末局 102a であるの で、図14の From DS フィールド欄は"0"である。 そとで、端末局 102a から電波の届く範囲内にいる全て の端末局や基地局(図10では、基地局 101 と端末局 102b だけにしている) に Probe Request 信号を送信す る。この例の場合、To DS フィールドが" 0 " の場合 と、"1"の場合とが考えられる。To DS フィールドが " O "の場合、Address 1 (DA) にブロードキャスト アドレスを入力する。そうすることによって、端末局 1 02a の電波が届く範囲内全ての端末局に Probe Request 信号を送信することが可能となる。ここで、ブロード キャストアドレスとは、放置情報アドレスのことをい う。また、To DS フィールドが " 1 " の場合、Address 1(BSSID) とAddress 3(DA) にブロードキャスト アドレスを入力する。そうすることによって、端末局 1 02a の電波が届く範囲内全ての基地局に Probe Request 信号を送信することが可能となる。端末局 102a が送 信した Prob Request 信号を受信した全ての端末局(例 えば、端末局 102b) や基地局は (例えば、基地局 101)は、それぞれ別々に probResponse (応答) 信号を返 信する。端末局 102a は、受信した Prob Response信号 を基に通信モード設定メモリの内容を作成または更新す る。

【0023】また、別の例としては、基地局 101 が Pr ob Request 信号を送信する場合について説明する。 と の例の場合、基地局 101 が送信元であるので、図14 の From DS フィールド欄は"1"である。そとで、基 地局 101 から、電波の届く範囲にいる全ての端末局や

基地局に、Prob Request 信号を送信する。この例の場合、To DS フィールドが"0"の場合と"1"の場合とが考えられる。To DSフィールドが"0"の場合、Ad dress 1 (DA)、Address 2 (BSSID)にブロードキャストアドレスを入力する。そうすることにより、基地局 101の電波の届く範囲内にいる全ての端末局に Prob Request 信号を送信することが可能となる。また、To DS フィールドが"1"の場合、Address 1 (RA)、Address 2 (DA)にブロードキャストアドレスを入力する。そうすることにより、基地局 101の電波の届く範囲内にいる全ての基地局に Prob Request 信号を送信することが可能となる。端末局 101が送信した Prob Request 信号を受信した全ての端末局や基地局は、それぞれ別々に prob Response (応答)信号を返信する。端末

【0024】その後、インフラモードで通信を行う場合は、端末局 102aは、DA(Destination Address) に送信先の宛先アドレスとして、例えば、基地局 101を設定して相手先の基地局 101との間で、認証(Authentication)、帰属(Association)の信号送受を行った後、データの送受を行う。また、例えば、端末局 102bとの間で、アドホックモードで通信を行う場合は、端末局 102aは、DA(Destination Address)に送信先の宛先アドレスとして、端末局 102bを設定して相手先の端末局 102bとの間で、認証(Authentication)、帰属(Association)の信号送受を行った後、データの送受を行う。

局 101 は、受信した Prob Response 信号を基に通信モ

ード設定メモリの内容を作成または更新する。

【0025】更に、端末局 102aの通信モード設定メモリに MAC アドレスを設定しておくことにより、端末局 102a が中継のための中継局として動作することが可能である。例えば、端末局 102b が基地局 101 と通信したいが、電波が直接届かないところにいた場合、端末局 102a が中継を行い、端末局 102b と端末局 102a はアドホックモードで通信を行い、端末局 102a と基地局 101 はインフラモードで通信を行い、その結果、端末局 102b と基地局 101 間でのデータの送受が可能となる。【0026】なお、上記実施例では、例えば、IEEE 80 2.11 プロトコルを適用した場合について説明したが、同様の機能が実現できる他の通信プロトコルであっても差し支えない。

[0027]

【発明の効果】本発明によれば、同一屋内などでの端末間通信においては、アドホックモードを用いることによりインフラに負担をかけないようなシステムを構成することができる。また、端末局の1つのハードウェアにおいて通信する端末または基地局の MAC アドレスごとに通信モードを設定可能とすることにより、最小限のハードウェアでシステムを構成することができ、さらに基地50 局と端末局が通信中であっても、別の端末局間同士で通

Q

信を行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の無線システムの一実施例の構成を示す図.

【図2】 本発明の通信モード設定メモリの一実施例の データ構造を示す図。

【図3】 従来の基地局と端末局間での無線アクセス回線を使った通信システムを簡単に説明するための図。

【図4】 従来の基地局と端末局間での無線アクセス回線を使った通信システムを簡単に説明するための図。

【図5】 従来の端末局の通信用ハードウェアおよびソフトウェアの構成を示す図。

【図6】 本発明の端末局の通信用ハードウェアおよび ソフトウェアの構成の一実施例を示す図。

【図7】 本発明による端末局の構成を示す図。

【図8】 本発明の一実施例のドライバ部の送信の際の 詳細な処理手順を説明するためのフローチャート。

【図9】 本発明の一実施例のドライバ部の受信の際の 詳細な処理手順を説明するためのフローチャート。 * *【図10】 本発明によるインフラ/アドホック制御の一例を示す図。

【図11】 IEEE 802.11 MAC フレームフォーマットの 構成を示す図。

【図12】 IEEE 802.11 Frame Control フィールドの 構成を示す図。

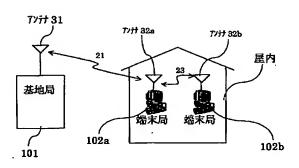
【図 1 3 】 To DS フィールドと From DS フィールド の詳細な構成を示す図。

【図14】

10 【符号の説明】

1: 基地局、 2a, 2a', 2b: 端末局、 21, 22: 無線 アクセス回線、 23: 無線回線、 31, 32a, 32b, 32a-1, 32a-2: アンテナ、 51: アプリケーションプログラム、52: ネットワークプロトコル、 53: OS、 54, 54-1, 54-2: ドライバ、 55, 55-1, 55-2: NIC 、 71: アプリケーションプログラム、72: ネットワークプロトコル、 73: OS、 74: ドライバ、 75: NIC 、 10 1: 基地局、 102a, 102b: 端末局。

【図1】

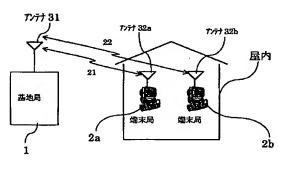


【図2】

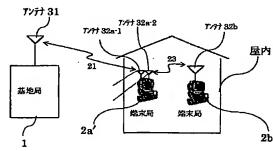
端末局 の通信モード設定メモリ

	То	From	通信
	DS	DS	{ − '
MACアドレス1:	1	0	インフラ
MACTFVX2:	0	0	アドホック
MACアドレス3:			
MACアドレス4:	l		
:			
:			

【図3】



【図4】



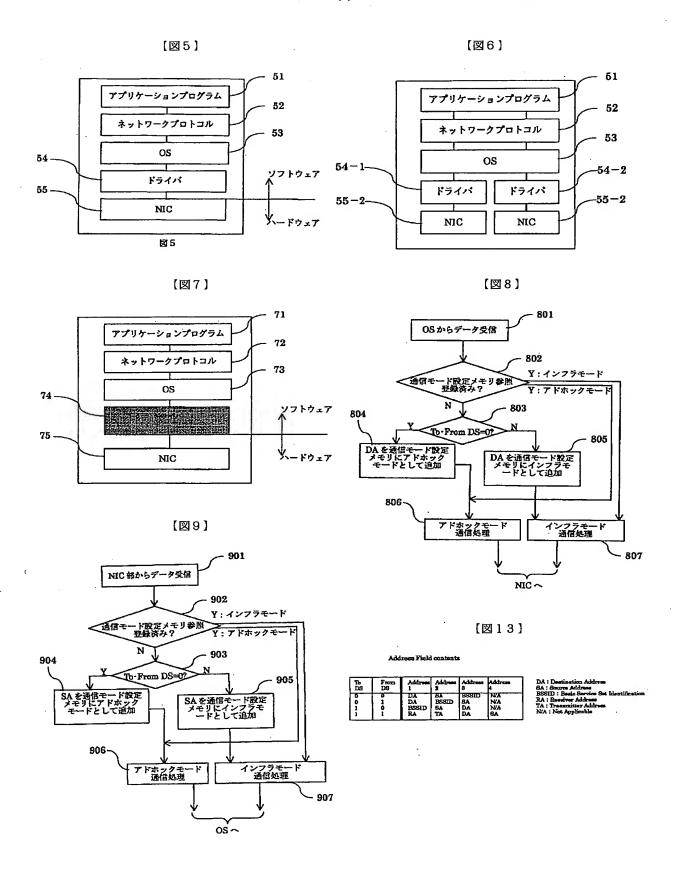
【図12】

【図11】

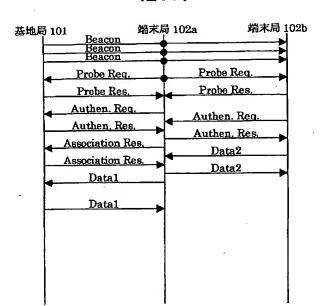
			MAC Fra	me Format	;			
0	ct:	2	2	6	6	6	2	6
	Fra: Con		Duration ID	Address 1	Address 2	Address 8	Sequence Control	Address 4

Frame Control Field

Bit:	2	4	1	1	1	1	1	1	1	1
Protocol Version	Туре	Sub-	Tb DS	Frem DS	Mare Freq	Retry	Pwr Mgt	More Data	WEP	Ordo



【図10】



【図14】

	То	From	通信
	DS	DS	₹- } *
MACアドレス1:	1	0	インフラ
MACアドレス2:	0	0	アドホック
MACアドレス3:	0	1	インフラ
MACアドレス4:	0	0	アドホック
MACアドレス5:	1	0	インフラ
MACアドレス6:	0	0	アドホック
:			
:		L.,	